

Q146 : LRU 缓存机制

1. HashMap + 双向链表。

```
class LRUCache {
    class DLinkedNode {
        int key;
        int value;
        DLinkedNode prev;
        DLinkedNode next;
        public DLinkedNode() {}
        public DLinkedNode(int _key, int _value) {key = _key; value =
_value;}
    }

    private Map<Integer, DLinkedNode> cache = new HashMap<Integer,
DLinkedNode>();
    private int size;
    private int capacity;
    private DLinkedNode head, tail;

    public LRUCache(int capacity) {
        this.size = 0;
        this.capacity = capacity;
        // 使用伪头部和伪尾部节点
        head = new DLinkedNode();
        tail = new DLinkedNode();
        head.next = tail;
        tail.prev = head;
    }

    public int get(int key) {
        DLinkedNode node = cache.get(key);
        if (node == null) {
            return -1;
        }
        // 如果 key 存在, 先通过哈希表定位, 再移到头部
        moveToHead(node);
        return node.value;
    }

    public void put(int key, int value) {
        DLinkedNode node = cache.get(key);
        if (node == null) {
            // 如果 key 不存在, 创建一个新的节点
            DLinkedNode newNode = new DLinkedNode(key, value);
            // 添加进哈希表
            cache.put(key, newNode);
            // 添加至双向链表的头部
```

```

        addToHead(newNode);
        ++size;
        if (size > capacity) {
            // 如果超出容量, 删除双向链表的尾部节点
            DLinkedNode tail = removeTail();
            // 删除哈希表中对应的项
            cache.remove(tail.key);
            --size;
        }
    }
    else {
        // 如果 key 存在, 先通过哈希表定位, 再修改 value, 并移到头部
        node.value = value;
        moveToHead(node);
    }
}

private void addToHead(DLinkedNode node) {
    node.prev = head;
    node.next = head.next;
    head.next.prev = node;
    head.next = node;
}

private void removeNode(DLinkedNode node) {
    node.prev.next = node.next;
    node.next.prev = node.prev;
}

private void moveToHead(DLinkedNode node) {
    removeNode(node);
    addToHead(node);
}

private DLinkedNode removeTail() {
    DLinkedNode res = tail.prev;
    removeNode(res);
    return res;
}
}

```

2. 由LinkedHashMap实现

1. HashMap提供了3个空的方法, 用于自类进行扩展。HashMap中调用了空的方法。

```

// 将结点插入到尾部。
void afterNodeAccess(Node<K,V> p) { }
// 若超出容量则删除第一个结点(头结点)。
void afterNodeInsertion(boolean evict) { }

```

```
// 删除结点。
void afterNodeRemoval(Node<K,V> p) { }
```

2. afterNodeInsertion调用了removeEldestEntry,若removeEldestEntry返回true 时,则会删除头结点,但是LinkedHashMap定死的,永远返回false.所以链表长度可以无限长。

3. 自定义LRUCache,重写removeEldestEntry 方法,若当前数量 > 初始容量则返回 true.

```
class LRUCache extends LinkedHashMap< Integer, Integer >{ private int capacity;
```

```
    public LRUCache1 (int capacity) {
        super(capacity, 0.75F, true);
        this.capacity = capacity;
    }

    public int get(int key) {
        return super.getOrDefault(key, -1);
    }

    public void put(int key, int value) {
        super.put(key, value);
    }

    @Override
    protected boolean removeEldestEntry(Map.Entry<Integer, Integer>
eldest) {
        return size() > capacity;
    }
}
```

```
}
```

dui 手写堆。小顶堆，用于升序排序。

1. 堆的两个 主要方法就是： 向上调整 up 和 向下 调整 down。

1. up : 将堆末尾元素向上调整。
2. down : 将堆顶元素向下调整。

2. 入队：

1. 若有空间，追加到堆尾部，然后 up ,向上调整。
2. 若无空间，和堆顶比较，小于堆顶则放弃，否则，覆盖堆顶，down将堆顶元素向下调整

3. 出队：返回堆顶,然后使用堆尾,覆盖堆顶,然后down将堆顶元素向下调整

```
class Dui{

    int[] dui;
```

```
int curlen;

public Dui(int k){
    dui = new int[k];
    curlen = 0;
}

// 调整数组最后一个元素到合适的位置。
public void downtoup(){
    if(curlen <= 1) return;
    int cur = curlen - 1;
    int key = dui[cur];
    while(cur > 0){
        int parent = (cur - 1) >>> 1;
        if(key >= dui[parent]) break;
        dui[cur] = dui[parent];
        // 父亲下调, 儿子才能上调。
        cur = parent;
    }
    dui[cur] = key;
}

public void uptodown(){
    if(curlen <= 1) return;
    int cur = 0;
    int key = dui[cur];
    int half = curlen >>> 1;
    while(cur < half){
        int child = (cur << 1) + 1;
        int right = child + 1;
        if(right < curlen && dui[child] > dui[right])
            child = right;
        if(key <= dui[child]) break;
        // 孩子向上调
        dui[cur] = dui[child];
        cur = child;
    }
    dui[cur] = key;
}

// 向堆内添加元素
public void offer(int key){
    // 堆还有空闲 空间
    if(curlen < dui.length){
        dui[curlen++] = key;
        // 自下向上调整。
        downtoup();
    }else{
        // 只要新元素大于 堆顶时, 才会加入该元素。
        if(key > dui[0]){
            dui[0] = key;
        }
    }
}
```

```

        // 自上向下调整。
        uptodown();
    }
}

public int poll(){
    if(curlen == 0) return Integer.MIN_VALUE; // error
    if(curlen == 1) return dui[--curlen];
    int res = dui[0];
    dui[0] = dui[--curlen];
    uptodown();
    return res;
}
}

```

最小生成树的

0. 输入数据 第一行一个整数代表点数，第二行是边

5 1,4,70;1,5,30;1,3,60;3,4,30;3,5,10;4,5,25;2,4,10 边 1,4,70 代表 第一个点和第四个点之间相连。

1. 并查集

```

public void Unioncode() throws IOException{
    BufferedReader bf = new BufferedReader(new
InputStreamReader(System.in));
    String line_1 = bf.readLine();
    int n = Integer.parseInt(line_1);
    // 一个点, 一个临接表。
    ArrayList<int[]>[] edges = new ArrayList[n];
    int[] parent = new int[n];
    for(int i = 0; i < n; i++){
        edges[i] = new ArrayList<>();
        parent[i] = i;
    }

    String[] line_2 = bf.readLine().split(";");
    // 分号隔开每一条边。
    PriorityQueue<int[]> que = new PriorityQueue<>((o1,o2)->{
        return o1[2] - o2[2];
    });

    for(String s : line_2){
        String[] edge = s.split(",");
        int from = Integer.parseInt(edge[0])-1;
        int to = Integer.parseInt(edge[1])-1;
        int w = Integer.parseInt(edge[2]);
        que.offer(new int[]{from, to, w});
    }
}

```

```

    }
    // 最小生成树有 n-1条边。
    int[][] ans = new int[n-1][2];
    int ind = 0;

    while(!que.isEmpty()){
        int[] edge = que.poll();
        int x = edge[0], y = edge[1], d = edge[2];

        int xp = find(parent, x);
        int yp = find(parent, y);
        // 在同一个集合中, 不能连接。
        if(xp == yp) continue;
        // 连接。
        parent[xp] = yp;
        // 记录边
        ans[ind][0] = x+1; ans[ind++][1] = y+1;
    }
    // 输出 n-1条边
    for(int i = 0; i < n -1; i++){
        System.out.println(ans[i][0] + " - to -" + ans[i][1]);
    }
}

public int find(int[] parent,int x){
    if(parent[x] != x){
        parent[x] = find(parent, parent[x]);
    }
    return parent[x];
}

```

2. prim算法

```

public void primecode() throws IOException{
    BufferedReader bf = new BufferedReader(new
InputStreamReader(System.in));
    String line_1 = bf.readLine();
    int n = Integer.parseInt(line_1);
    // 一个点, 一个临接表。
    ArrayList<int[]>[] edges = new ArrayList[n];
    for(int i = 0; i < n; i++){
        edges[i] = new ArrayList<>();
    }

    String[] line_2 = bf.readLine().split(";");
    // 分号隔开每一条边。
    for(String s : line_2){
        String[] edge = s.split(",");
        int from = Integer.parseInt(edge[0])-1;
        int to = Integer.parseInt(edge[1])-1;
    }
}

```

```

        int w = Integer.parseInt(edge[2]);
        edges[from].add(new int[]{to , w});
        edges[to].add(new int[]{from , w});
    }
    // 最小生成树有 n-1条边。
    int[][] ans = new int[n-1][2];
    int ind = 0;
    PriorityQueue<int[]> que = new PriorityQueue<>((o1,o2)->{
        return o1[2] - o2[2];
    });
    // 假设每次都从0开始生成最小生成树。
    int v0 = 0;
    for(int[] edge : edges[v0]){
        // 起点, 终点, 权重。
        que.offer(new int[]{v0,edge[0],edge[1]});
    }
    boolean[] vis = new boolean[n];
    vis[v0] = true;
    while(!que.isEmpty()){
        int[] edge = que.poll();
        // 起点, 终点, 权重。
        int x = edge[0], y = edge[1], d = edge[2];
        if(vis[y]) continue;
        vis[y] = true;
        ans[ind][0] = x+1; ans[ind++][1] = y+1;
        for(int[] newedge : edges[y]){
            // 只能加入to点没有访问的边。
            if(!vis[newedge[0]])
                que.offer(new int[]{y,newedge[0],newedge[1]});
        }
    }
    // 输出 n-1条边
    for(int i = 0; i < n -1; i++){
        System.out.println(ans[i][0] + " - to -" + ans[i][1]);
    }
}

```

最短路径

1. Dijkstras算法： 模仿 prim算法的方式即可。更新优先队列方式修改一下即可。

并查集模板

```

public int find(int[] parent,int x){
    if(parent[x] != x){
        parent[x] = find(parent, parent[x]);
    }
    return parent[x];
}

```

快速排序模板

```
public void sort(int[] nums, int left, int right){
    int mid = partition(nums, left, right);
    if(mid+1 < right)
        sort(nums, mid+1, right);
    if(left < mid-1)
        sort(nums, left, mid-1);
}

public int partition(int[] nums, int left, int right) {

    int pivot = nums[left];
    int i = left; int j = right;
    while (i < j) {
        while (i < j && nums[j] >= pivot) --j;
        if(i < j)  nums[i] = nums[j];

        while (i < j && nums[i] < pivot) ++i;
        if(i < j)  nums[j] = nums[i];
    }
    nums[i] = pivot;
    return i;
}
```

Hj18 : 验证 ip 和掩码

1. 正确的掩码必须满足以下条件, $ip > 0 \ \&\& \ ip < 0xFFFFFFFFL \ \&\& \ (((ip \wedge 0xFFFFFFFFL) + 1) | ip) == ip$,在(0,255)之间开区间。且掩码取反+1或自己还等于自己。
2. A类ip : $ip \geq 1 \ \&\& \ ip \leq 126$ 前缀: 0: 0000 0001(1) ~ 0111 1110(126) 0111 1111:127保留。
3. B类ip : $ip \geq 128 \ \&\& \ ip \leq 191$ 前缀: 10 : 1000 0000(128) ~ 1011 1111(191)
4. C类ip : $ip \geq 192 \ \&\& \ ip \leq 223$ 前缀: 110 : 1100 0000(192) ~ 1101 1111(223)
5. D类ip : $ip \geq 224 \ \&\& \ ip \leq 239$ 前缀: 1110 : 1110 0000(224) ~ 1110 1111(239)
6. E类ip : $ip \geq 240 \ \&\& \ ip \leq 255$ 前缀: 1111 0 : 1111 0000(240) ~ 1111 1111(255)